Lezione n.22
PEERSIM:
UN SIMULATORE DI RETI P2P
Laura Ricci
24/5/2013

alcuni esempi sono tratti dai lucidi del Prof. Moreno Marzolla



SIMULAZIONE DI SISTEMI P2P

- Un sistema P2P è, in generale, composto da milioni di peers
- La valutazione di un nuovo protocollo in un ambiente reale è in generale di difficile realizzazione
 - necessità di disporre di un alto numero di hosts
 - problemi: presenza di NATs, firewalls che ostacolano la comunicazione
 - definizione di ambienti che consentano la gestione di un programma distribuito su larga scala
 - dinamicità
 - ripetibilità degli esperimenti
- Ambienti attualmente disponibili per la valutazione di sistemi P2P
 - Planet Lab
 - GRID 5000
- Alternativa: utilizzare simulatori altamente scalabili



PEERSIM: INTRODUZIONE

- Simulatore open source, basato su JAVA, sviluppato all'Università di Bologna
- Caratteristiche principali:
 - Scalabilità (soprattutto se usato con modalità cycle-based...)
 - · Configurabilità
 - Plug in Simulation: simulazione definita mediante
 - un insieme di classi 'core' della simulazione
 - un insieme di componenti definite dall'utente che possono essere 'inserite' nel simulatore
 - Simulazione eseguita su un unico host. Il simulatore single-threaded non sfrutta architetture multi-core
- Documentazione
 - JavaDOC ed un insieme di tutorial on line (presenti sul sito)
 - http://peersim.sourceforge.net/doc/
 - Articoli con proposte di nuovi overlay valutati mediante Peersim



PEERSIM: INTRODUZIONE

Struttura del simulatore

- un nucleo minimo che realizza le funzionalità di base della simulazione
- l'utente può definire nuove componenti
- l'implementazione di una componente può essere facilmente rimpiazzata con un'implementazione diversa
- i riferimenti alle componenti definite dall'utente sono raccolti in un file F di configurazione
- il simulatore carica dinamicamente le componenti definite in F
- single threaded simulator
- Modalità di simulazione
 - cycle-driven
 - · event-driven

Dipartimento di Informatica



PEERSIM: MODALITA' DI SIMULAZIONE

Caratteristiche della simulazione cycle-driven

- overlay P2P: insieme di nodi
- nodo: 'contenitore' di protocolli
- la simulazione consiste nel considerare in sequenza i nodi e nell'eseguire tutti i protocolli su ogni nodo
- Semplice, un pò 'primitivo', schema sincrono
 - lo scambio di messaggi tra nodi è simulato mediante l'esecuzione di metodi
 - non modella il livello trasporto dell'overlay (latenze, perdite di messaggi,...)
- utilizzato per analizzare proprietà dell'overlay indipendenti dal livello trasporto
 - crescita del numero di vicini di un nodo all'aumentare del numero di nodi
 - convergenza di algoritmi di gossiping
- testato fino a 10⁷ nodi

Dipartimento di Informatica

Università degli Studi di Pisa



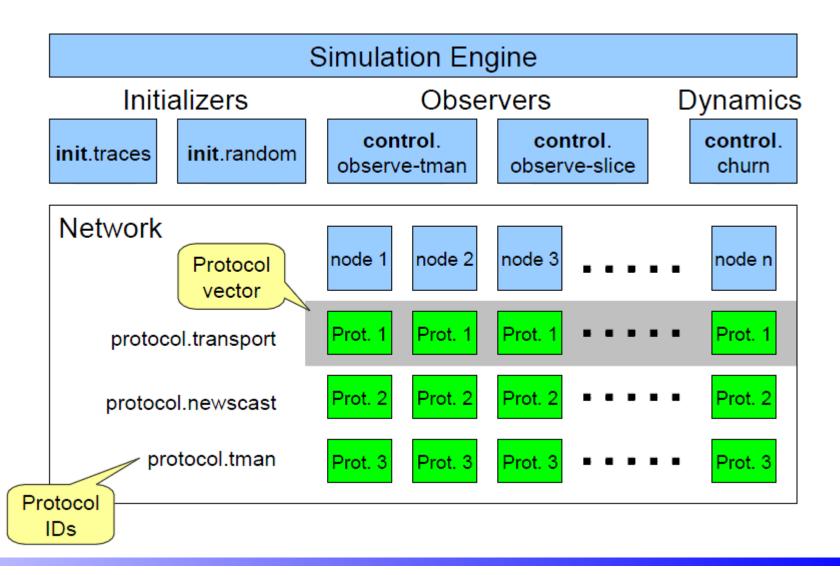
PEERSIM: MODALITA' DI SIMULAZIONE

Caratteristiche della simulazione event-driven

- più realistica
- modella lo scambio di messaggi tra nodi: send, receive
- eventi= schedulazione dei messaggi ricevuti dai nodi
- l'esecuzione dei protocolli presenti su ogni nodo è guidata dagli eventi
- può essere utilizzata congiuntamente con il simulatore cycle-driven
 - alcuni protocolli schedulati ciclicamente, altri schedulati quando avvengono alcuni eventi
- testato fino a 2.5. 10⁵ nodi

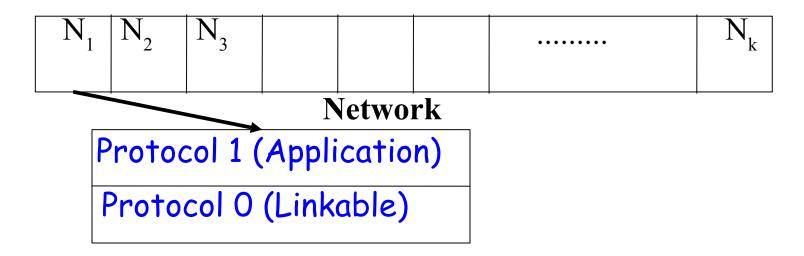


PEERSIM: L'ARCHITETTURA





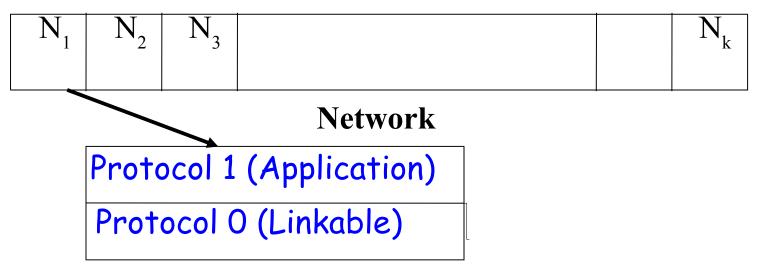
PEERSIM: L'ARCHITETTURA



- Network = Vettore contenente riferimenti a tutti i nodi della rete. Viene creata clonando un nodo prototipo per k volte (k dimensione della rete)
- Nodo
 - identificato da un PID
 - contiene uno stack di k protocolli, inizialmente assumeremo k=2
 - · le azioni di ogni nodo sono descritte dai protocolli definiti dal nodo



PEERSIM: NUCLEO MINIMO



- Protocolli: specificano il comportamento del nodo, identificati univocamente dal PID
- tutti i nodi eseguono gli stessi protocolli.
- Un caso minimo:
 - un protocollo Application definito dall'utente (es:simula il routing)
 - il protocollo Linkable = Contenitore di Nodi, non eseguibile, rappresenta la visione della rete posseduta da un nodo (contatti con i nodi vicini)



LA CLASSE NETWORK

```
public class Network {
   /** Numero di nodi appartenenti alla rete
   public static int size ( ) { return len; }
   /** Restituisce un nodo dato indicizzato da index
   public static Node get (int index) {....}
   /**Aggiunge un nodo dalla rete
   public static void add (Node n) {....}
   /** Rimuove un nodo dalla rete
   public static void remove() {....}
```

- Network: array globale che contiene tutti i nodi
- PeerSim implementa la classe Network (vedi documentazione)

L'INTERFACCIA NODE

- Nodo: stato+insieme di protocolli eseguiti
- Lo stato di un nodo e le sue azioni vengono descritte mediante uno stack di protocolli
- Ogni protocollo è caratterizzato da un identificatore unico ed è accessibile mediante questo identificatore
- Ogni nodo possiede una vista locale dell'overlay
 - si utilizza una classe che implementi l'interfaccia Linkable per memorizzare la vista locale del nodo

L'INTERFACCIA NODE

```
public interface Node extends Fallible, Cloneable
/**
 * Returns the <code>i</code>-th protocol in this node. If <code>i</code>
 * is not a valid protocol id (negative or larger than or equal to the number
 * of protocols), then it throws IndexOutOfBoundsException.
 */
public Protocol getProtocol(int i);
/**
 * Returns the number of protocols included in this node.
 */
public int protocolSize();
/**
* Returns the unique ID of the node. It is guaranteed that the ID is unique
* during the entire simulation, that is, there will be no different Node
* objects with the same ID in the system during one invocation of the JVM.
* Preferably nodes
* should implement <code>hashCode()</code> based on this ID.
* /
public long getID();
/* ... */
```



L'INTERFACCIA PROTOCOL

```
public interface Protocol extends Cloneable
{

/**
    * Returns a clone of the protocol. It is important to pay attention to
    * implement this carefully because in peersim all nodes are generated by
    * cloning except a prototype node. That is, the constructor of protocols is
    * used only to construct the prototype. Initialization can be done
    * via {@link Control}s.
    */
public Object clone();
}
```

- L'interfaccia è molto generale: definite interfacce che la estendono
- Il metodo clone() deve essere riscritto dall'utente in modo da allocare, per ogni nodo, copie diverse delle strutture dati accedute dal protocollo
- Una copia diversa per ogni istanza del protocollo in esecuzione su un nodo diverso



CYCLE DRIVEN PROTOCOLS: INTRODUZIONE

- L'interfaccia CDProtocol è utilizzata per definire cycle-driven protocols, protocolli le cui azioni devono essere eseguite da ogni nodo ad ogni ciclo di simulazione
- ad ogni ciclo ogni nodo può eseguire più di un protocollo
- i protocolli vengono eseguiti sequenzialmente

L'INTERFACCIA CDPROTOCOL

```
/**
* Defines cycle driven protocols, that is, protocols that have a periodic
* activity in regular time intervals.
* /
public interface CDProtocol extends Protocol
/**
* A protocol which is defined by performing an algorithm in more or less
 * regular periodic intervals.
 * This method is called by the simulator engine once in each cycle with
 * the appropriate parameters.
 * @param node
            the node on which this component is run
 * @param protocolID
            the id of this protocol in the protocol array
public void nextCycle(Node node, int protocolID);
```

Per definire un protocollo, l'utente deve

- implementare l'interfaccia CDProtocol, specificando il corpo del metodo nextCycle()
- il metodo viene chiamato dal simulatore ad ogni ciclo ed i parametri vengono passati direttamente dal simulatore



L'INTERFACCIA CDPROTOCOL

```
/**
* Defines cycle driven protocols, that is, protocols that have a periodic
* activity in regular time intervals.
public interface CDProtocol extends Protocol
 * A protocol which is defined by performing an algorithm in more or less
 * regular periodic intervals.
 * This method is called by the simulator engine once in each cycle with
 * the appropriate parameters.
 * @param node
            the node on which this component is run
 * @param protocolID
            the id of this protocol in the protocol array
public void nextCycle (Node node, int protocolID);
```

vengono passati dal simulatore:

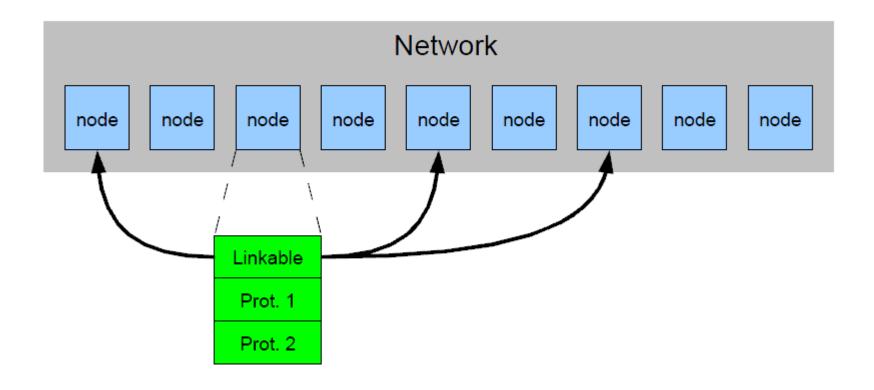
- il nodo della rete su cui si esegue il protocollo
- l'identificatore attribuito al protocollo nel file di configurazione. Questo identificatore viene utilizzato per identificare i parametri del protocollo nel file di configurazione



L'INTERFACCIA LINKABLE

```
public interface Linkable extends Cleanable {
         /**
         * Returns the size of the neighbor list.
         */
        public int degree();
        1**
         * Returns the neighbor with the given index.
         */
        public Node getNeighbor(int i);
        /**
         * Add a neighbor to the current set of neighbors.
         */
        public boolean addNeighbor(Node neighbour);
         /**
         * Returns true if the given node is a member of the neighbor set.
         */
        public boolean contains (Node neighbor);
         /**
         * A possibility for optimization. An implementation should try to
         * compress its internal representation. Normally this is called
         * by initializers or other components when
         * no increase in the expected size of the neighborhood can be
         * expected.
         */
        public void pack();
```

L'INTERFACCIA LINKABLE



L'INTERFACCIA LINKABLE

Linkable utilizzata per gestire la 'vista' di un nodo

- Metodi definiti:
 - aggiunta di un vicino
 - ricerca di un vicino: restituisce un puntatore al vicino
 - grado di un nodo
- L'interfaccia non definisce metodi per la rimozione dei nodi: è necessario dare una propria definizione

L'INTERFACCIA CONTROL

- Consente di definire un insieme di controlli, ovvero operazioni che richiedono una conoscenza globale della rete
- Un controllo può essere di uno dei seguenti tipi
 - Initializers eseguiti all'inizio della simulazione per definire
 - la topologia iniziale dell'overlay
 - lo stato iniziale dei nodi
 - Dynamics eseguiti periodicamente durante la simulazione per
 - aggiungere nodi all'overlay
 - rimuovere nodi dall'overlay
 - Observers eseguiti periodicamente durante la simulazione
 - Aggregazione dei valori dei diversi nodi (grado medio, coefficente clustering,...)

Dipartimento di Informatica

Università degli Studi di Pisa



L'INTERFACCIA CONTROL

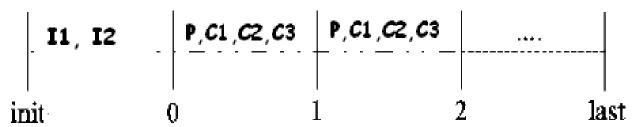
```
/**
 * Generic interface for classes that are responsible for observing or modifying
 * the ongoing simulation. It is designed to allow maximal flexibility therefore
 * poses virtually no restrictions on the implementation.
public interface Control
/**
 * Performs arbitrary modifications or reports arbitrary information over the
 * components.
 * @return true if the simulation has to be stopped, false otherwise.
 */
public boolean execute();
```



STRUTTURA GENERALE DEL SIMULATORE

```
for i := 1 to simulation.experiments do
    create Network
    create prototype Node :
        for i := 1 to #protocols do
                    create protocol instance
    for j := 1 to network.size do
        clone prototype Node into Network
    create controls (initializers, dynamics, observers)
    execute initializers
    for k := 1 to simulation.cycles do
        for j := 1 to network.size do
            for p := 1 to #protocols do
                execute Network.get(j).getProtocol(p).nextCycle()
        execute controls
        if ( one control returned true ) then
           break
```

PEERSIM: CYCLE-BASED SCHEDULING



Cycle-Based Simulation: supponiamo che sia stato detinito

- due inizializzatori I1, I2
- un protocollo P
- tre diversi controlli periodici C1, C2, C3
- · Dopo la fase di inizializzazione, il simulatore
 - esegue n cicli di simulazione (n specificato dall'utente)
 - ad ogni ciclo vengono eseguiti tutti i protocolli (nel nostro caso solo P) su tutti i nodi, e quindi tutti i controlli periodici (nel nostro caso C1,C2, C3)
 - è possibile configurare il simulatore in modo da stabilire l'ordine con cui vengono eseguiti i protocolli/controlli



PEERSIM: IL FILE DI CONFIGURAZIONE

Dopo che sono stati implementati tutti i protocolli e tutti i controlli, occorre 'comporre' le diverse entità per definire la simulazione. Occorre definire:

- quali componenti si utilizzano
- come interagiscono i diversi componenti

In Peersim una simulazione viene specificata mediante il file di configurazione un file di testo contenente

- parametri globali: dimensione della rete, il numero di cicli della simulazione,...
- protocolli e controlli che compongono la simulazione. Per ogni componente:
 - riferimento alla classe definita dall'utente o predefinita che implementa la componente
 - parametri per la configurazione della componente

Dipartimento di Informatica

PEERSIM: FILE DI CONFIGURAZIONE

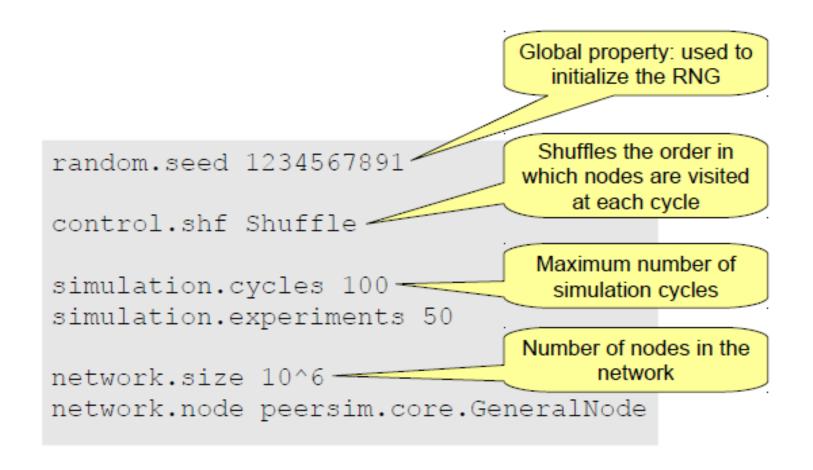
- File di testo contenente un insieme di coppie (chiave, valore)
- Sintassi per la definizione di protocolli/controlli
 {protocol, init, control}.string_id [fullpath]classname
 string_id: identificatore del protocollo implementato dalla classe
 [fullpath]classname
- Sintassi per la definizione dei parametri dei protocolli/controlli
 {protocol, init, control}.string id.parameter name

parameter value

Must have been previously defined



FILE DI CONFIGURAZIONE: PARAMETRI GLOBALI





PEERSIM CYCLE DRIVEN: UN SECONDO ESEMPIO

Supponiamo di voler simulare un algoritmo distribuito di aggregazione di

gossiping tra nodi

- Dimensione della rete: 50000 nodi
- Stato iniziale dei nodi: valore intero nell'intevallo (0-100)
- Protocollo:
 - Calcolo distribuito di una funzione (media) calcolata sull'insieme di valori memorizzati nei nodi della rete
 - Gossip Based Aggregation: ogni nodo seleziona periodicamente un vicino e scambia con esso l'approssimazione del valore calcolato. Entrambe i nodi aggiornano l'approssimazione corrente
- Topologia: Connessione casuale tra i nodi



PEERSIM: PROPRIETA' GLOBALI

```
01 # PEERSIM GOSSIP AGGREGATION
02
03 random.seed 1234567890
04 simulation cycles 30
05 control.shf Shuffle
06 network.size 50000
```

Proprietà globali

- simulation cycles cicli di simulazione
- network size dimensione della rete
- shuffle cambia l'ordine con cui i nodi vengono considerati ad ogni ciclo della simulazione
- random seed parametro utilizzato per replicare esattamente i risultati della simulazione basandosi su un comportamento pseudo-random



PEERSIM: I PROTOCOLLI

07 protocol.lnk IdleProtocol
08
09 protocol.avg example.aggregation.AverageFunction
10 protocol.avg.linkable lnk

Dichiarazione di Protocolli

```
protocol.string_id [full_path]classname
```

- assegna l'identificatore string_id al protocollo definito nella classe classname
- protocol.lnk IdleProtocol assegna il nome lnk al protocollo IdleProtocol
- IdleProtocol
 - protocollo predefinito da Peersim, implementa la interfaccia Linkable
 - è un contenitore di links
 - non è eseguibile



PEERSIM: I PROTOCOLLI

07 protocol.lnk IdleProtocol
08
09 protocol.avg example.aggregation.AverageFunction
10 protocol.avg.linkable lnk

Dichiarazione di protocolli:

```
protocol.string_id [full_path]classname
```

- assegna l'identificatore string_id al protocollo definito nella classe classname
- example.aggregation.AverageFunction
 - protocollo definito dall'utente
 - implementa un protocollo di aggregazione basato su gossiping
 - viene eseguito ad ogni ciclo
 - sfrutta il protocollo lnk per memorizzare la vista della rete



PEERSIM: I PROTOCOLLI

```
07 protocol.lnk IdleProtocol
08
09 protocol.avg example.aggregation.AverageFunction
10 protocol.avg.linkable lnk
```

Configurazione dei Protocolli:

- protocol.string_id.xxx definisce il parametro xxx del protocollo identificato da string
- protocol.avg.linkable lnk configura il protocollo avg in modo che utilizzi protocollo lnk, cioè l'IdleProtocol, per rappresentare la visione locale che ogni nodo possiede della rete
- il protocolo avg utilizza come overlay la topologia rappresentata in IdleProtocol

PEERSIM: INIZIALIZZATORI

```
11 init.rnd WireKOut
12 init.rnd.protocol lnk
13 init.rnd.k 20
```

Definizione delle componenti che devono essere eseguite solo una volta per inizializzare la simulazione

- init.rnd WireKOut associa al protocollo WireKOut (predefinito)
 l'identificatore rnd
 - WireKOut inizializza l'overlay mediante connessione casuale dei nodi ed utilizza come protocollo contenitore il protocollo lnk, cioè l'IdleProtocol.
- init.rnd.k Il parametro k definisce il grado massimo dei nodi dell'overlay. E' un parametro utilizzato da WireKOut
- Il protocollo rnd inizializza la vista e la memorizza nel 'protocollo contenitore'
 Ink



PEERSIM: ACQUISZIONE DEI PARAMETRI

All'interno della classe WireKOut occorre acquisire i parametri

- prefix: identificatore associato a WireKOut nel file di configurazione
 - viene passato automaticamente dal simulatore
- Le classi Configuration e FastConfiguration contengono i metodi per acquisire i parametri dal file di configurazione(vedere documentazione)



PEERSIM: I CONTROLLI

```
18 init.lin LinearDistribution
19 init.lin.protocol avg
20 init.lin.max 100
21 init.lin.min 1
```

Definizione delle componenti che devono essere eseguite solo una volta per inizializzare la simulazione

- LinerDistribution Libreria che definisce una distribuzione lineare crescente. I valori considerati sono compresi tra 1 e 100 (parametri init.lin.min 1, init.lin.max 100)
- init.lin.protocol avg definisce il protocollo che utilizza la distribuzione lineare dei valori

PEERSIM: I CONTROLLI

- 22 control.avgo example.aggregation.AverageObserver 23 control.avgo.protocol avg
- Definizione delle componenti che devono essere schedulate periodicamente
- Le componenti seguono il monitoraggio dell'overlay
- AverageObserver: Componente predefinito che produce statistiche sui valori osservati sui nodi dell'overlay (vedere documentazione)
- Devo passare ad AverageObserver un 'puntatore' al protocollo avg (riferimento ad un oggetto di tipo Protocol) in modo che AverageObserver possa accedere alle strutture dati del protocollo e produrre statistiche

PEERSIM: FILE DI CONFIGURAZIONE

- E' possibile stabilire nel file di configurazione l'ordine con cui vengono eseguiti i protocolli
- se non esiste alcuna specifica, i protocolli vengono eseguiti in ordine alfabetico
- altrimenti:
 - con la clausola : order.protocol P1 P2 P3
 i protocolli vengono eseguiti in questo ordine P1 P2 e P3. I protocolli non specificati vengono eseguiti in ordine alfabetico
 - con la clusola: include.protocol P1 P2 P3
 eseguo P1 P2 e P3 in questo ordine, ma gli altri protocolli non vengono
 eseguiti
 - con la clausola: control.shf Shuffle
 posso cambiare ad ogni ciclo di simulazione l'ordine con cui il simulatore
 sceglie i nodi per l'esecuzione dei protocolli
- i controlli vengono eseguiti comunque dopo i protocolli



PEERSIM: ESEGUIRE IL SIMULATORE

JAVA -cp <class-path> peersim.Simulator example1.txt

example1.txt è il nome del file di configurazione

DISCRETE EVENT SIMULATION (DES)

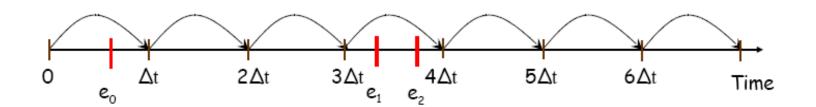
- Sistema: insieme di entità interagenti che cooperano per fornire un insieme di funzionalità
 - esempio:
 - determinare quante classe veloci sono necessarie in un supermercato per assicurare un servizio 'veloce' a clienti con meno di 10 oggetti
 - entità: casse, clienti con meno di 10 oggetti
- Stato del Sistema :
 - insieme di variabili il cui valore caratterizza il sistema in un certo istante di tempo
 - esempio: numero di casse veloci, tempo di arrivo dei clienti con meno di 10 oggetti, numero di clienti in coda,...
- Evento: occorrenza istantanea di una qualsisi azione che modifica lo stato del sistema
 - esempio: arrivo di un nuovo cliente, inizio del servizio da parte di una cassa, fine del servizio



DISCRETE EVENT SIMULATION

- Simulation clock: variabile che registra lo scorrere del tempo nella simulazione
 - E' necessario stabilire una relazione tra il tempo simulato ed il tempo reale
 (es: 1 tick= 200 ms)
 - in genere non esiste una relazione tra il tempo simulato ed il tempo necessario per l'esecuzione della simulazione
- Due approcci per l'avanzamento del tempo simulato:
 - ad incrementi costanti
 - Basato sull'occorrenza di eventi (discret event simulation)

AVANZAMENTO AD INCREMENTI COSTANTI



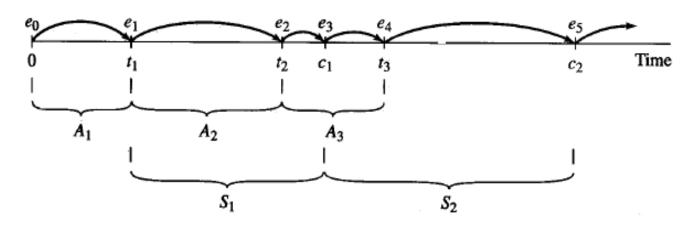
- L'avanzamento del tempo di simulazione avviene mediante incrementi costanti (time step)
- L'occorrenza di un qualsiasi evento viene fatta coincidere con l'inizio di un time step
- Gli eventi che avvengono durante un timestep vengono spostati e fatti coincidere con l'inizio del time step successivo
- Simulazione semplice da implementare, ma poco accurata

DISCRETE EVENT SIMULATION

- il tempo simulato viene inizializzato a O
- si individano gli eventi che possono modificare lo stato del sistema
- si associa ad ogni evento il suo tempo di occorrenza (timestamp)
- il simulatore mantiene una lista degli eventi ordinata per valori crescenti di event time step
- L'avanzamento del tempo viene guidato dai timestamps associati agli eventi
- Prossimo evento= Evento con timestamp minimo
- ad ogni passo di simulazione il tempo assume il valore del timestamp del prossimo evento
- il tempo 'salta' da un timestamp all'altro e 'non esiste' nell'intervallo tra due eventi successivi.
- i periodi in cui non avviene nessun evento rilevante per la simulazione vengono ignorati



DISCRETE EVENT SIMULATION



Esempio: Casse veloci e clienti

- t_i = tempo di arrivo dell'i-esimo cliente (t_0 =0)
- $A_i = t_i t_{i-1} = tempo di interarrivo tra due clienti$
- S, = tempo di servizio dell'i-esimo cliente
- c, = istante di tempo in cui il cliente lascia il supermercato perchè ha

ricevuto il servizio

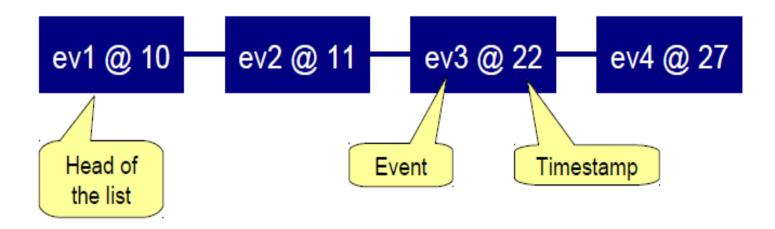


EVENT DRIVEN PEERSIM

- Peersim definisce un insieme di interfacce/classi per il supporto della simulazione basata su eventi
- Peersim discretizza il tempo in istanti virtuali o tick
- In base ai tick si misura
 - la durata dell'intera simulazione
 - il tempo a cui deve avvenire qualsiasi evento
- Il simulatore consente di generare eventi e di indicare il ciclo a cui un evento deve essere eseguito
- Tipi di eventi in Peersim
 - eventi periodici
 - spedizione del proprio stato ad un vicino
 - eventi asincroni
 - ricezione di un messaggio da un vicino



EVENT DRIVEN PEERSIM



Nel paradigma event-driven il simulatore gestisce una coda di eventi, contenente gli eventi (invio di un messaggio,....) con associato il timestamp

EVENTI PERIODICI: SCHEDULAZIONE

eventi periodici

- un protocollo può essere schedulato periodicamente, anche se si usa la modalità event based (come nella simulazione cycle based)
- poichè non esiste il concetto di ciclo, occorre:
 - specificare l'istante temporale (tick) in cui l'evento viene schedulato per la prima volta
 - l'intervallo di tempo (STEP) che intercorre tra due successive generazioni dell'evento.
 - come nella simulazione cycle-based, il codice del protocollo va comunque specificato mediante l'implementazione del metodo nextcycle() dell'interfaccia CDProtocol

EVENTI PERIODICI: SCHEDULAZIONE

- Si può utilizzare uno schedulatore predefinito, il CDScheduler, per inserire nella coda degli eventi la prima esecuzione di un protocollo periodico
 - CDScheduler implementato in una classe predefinita di Peersim
- Al termine della esecuzione, il protocollo stesso si schedula per l'esecuzione successiva
 - il tick a cui avviene l'esecuzione successiva viene stabilito mediante lo step specificato nel file di configurazione
- Quando viene schedulato l'evento corrispondente al protocollo periodico, viene eseguito il corpo della nextcycle () di quel protocollo
- nextcycle(Node, ProtocolID), parametri passati dal simulatore
 - il nodo della rete su cui si esegue il protocollo
 - l'identificatore attribuito al protocollo nel file di configurazione. Questo identificatore viene utilizzato per identificare i parametri del protocollo nel file di configurazione



EVENTI PERIODICI: FILE DI CONFIGURAZIONE

```
01 N 4560
02 M 20
03 simulation.endtime N
04 protocol.cl AverageProtocol
05 protocol.cl.step M
06 init.schedulatore CDScheduler
07 init.schedulatore.protocol c1
```

- clausola 06: Si attribuisce il nome schedulatore allo schedulatore standard di Peersim, contenuto nella classe CDScheduler
- clausola 07: Si indica che lo schedulatore deve schedulare la prima esecuzione del protocollo il cui nome simbolico attribuito nel file di configurazione è c1
- clausola 05: si indica che quel protocollo deve essere schedulato ogni 20 tick()
 del tempo virtuale

EVENT BASED PEERSIM

Per generare un nuovo evento occorre:

- definire l'evento specificando
 - il delay dell'evento, cioè l'intervallo di tempo (rispetto al tempo attuale) che deve trascorrere prima che l'evento venga schedulato
 - l'oggetto che descrive l'evento
 - il nodo n a cui l'evento è destinato
 - il protocollo in esecuzione su n che riceverà l'evento
- inserire l'evento nella coda degli eventi gestita dal simulatore
 - metodo add della classe EDSimulator
- definire l'handler dell'evento

GENERAZIONE DEGLI EVENTI

Per la generazione degli eventi periodici, occorre

- implementare l'interfaccia CDProtocol, definendo il corpo del metodo nextCycle, come nell'approccio cycle based
- fornire uno schedulatore di eventi periodici che
 - associ un time stamp alla prima occorrenza dell'evento
 - definisca la frequenza di schedulazione dell'evento
- Peersim fornisce uno schedulatore predefinito (CDScheduler)
- è possibile implementare schedulatori ad hoc

GESTIONE DEGLI EVENTI

Per la gestione degli eventi occorre implementare opportuni event-handlers

Per implementare un event handler occorre implementare l'interfaccia EDProtocol

- definire il corpo del metodo processEvent.
- il metodo processEvent() viene invocato su un nodo, per un certo protocollo e contiene il codice da eseguire al momento della ricezione di evento (handler dell'evento)

EVENT DRIVEN PEERSIM

```
for i := 1 to simulation.experiments do
        initialize MinHeap events
        create Network
        create prototype Node :
                 for i := 1 to #protocols do
                         create protocol instance
        for j := 1 to network.size do
                 clone prototype Node into Network
        createcontrols (initializers , dynamics , observers )
                         initializers
        execute
        time = 0
        while ( time < simulation.endtime) do
                 (node, pid, e) = events.getMin();
                 node.getProtocol(pid).processEvent( node, pid, event)
                 if (event is acontrol that returned true) then
                         break
```



INVIO/RICEZIONE DI MESSAGGI

- L'invio/ricezione dei messaggi è modellato mediante eventi
- Ogni nodo può
 - spedire messaggi ad un altro nodo.
 - un messaggio è spedito ad un protocollo in esecuzione su un nodo
 - ad ogni messaggio viene associato un timestamp che indica l'istante temporale in cui tale messaggio dovrà essere ricevuto
 - il timestamp può essere utilizzato per modellare le latenze della rete
 - ricevere messaggi.
- I protocolli che ricevono messaggi devono implementare un handler che deve essere eseguito al momento della ricezione del messaggio
 - Handler= implementazione del medodo processevent() della classe
 EDSimulator



- La spedizione del messaggio viene gestita da protocolli associati ai nodi che simulano il livello di trasporto della rete
- Peersim offre diversi livelli di trasporto implementati da protocolli predefiniti
 - UniformRandomTransport. Servizio di trasporto affidabile, associa latenze variabili alla trasmissione dei messaggi
 - UnreliableTrasport. Latenze variabili + Perdita di messaggi con una data probabilità
 - altri protocolli.....
 - inoltre è possibile definire nuovi servizi di trasporto implementando l'interfaccia Transport

Un protocollo che esegue le send e della receive utilizza un certo livello di trasporto

```
protocol.urt UniformRandomTransport
protocol.urt.mindelay MIND
protocol.urt.maxdelay MAXD
protocol.transp UnreliableTransport
protocol.transp.transport urt
protocol.transp.drop DROP
protocol example Example
protocol.example transp
```



Un protocollo che esegue le send e della receive utilizza un certo livello di trasporto

```
protocol.urt UniformRandomTransport
protocol.urt.mindelay MIND
protocol.urt.maxdelay MAXD
```

con queste clausole si definisce

- il protocollo urt che è implementato mediante la classe predefinita da Peersim UniformRandomTransport
- UniformRandomTransport introduce latenze variabili nell'invio dei messaggi
 - i parametri MIND a MAXD indicano la latenza minima e massima

Un protocollo che esegue le send e della receive utilizza un certo livello di trasporto

```
protocol.transp UnreliableTransport
protocol.transp.transport urt
protocol.transp.drop DROP
```

con queste clausole si definisce

- Il protocollo UnreliableTransport che implementa un livello di trasporto non affidabile
- UnreliableTransport introduce perdita di messaggi
- Occorre specificare i paramentri del protocollo transp
 - urt specifica che il protocollo UnrelaibleTrasport è costruito sul protocollo
 - drop indica la probabilità di perdita di messaggi



Il protcollo Example utilizza il livello di Trasporto

```
protocol.example Example
protocol.example.transport transp
```

- con la seconda clausola si specifica che il protocollo example, implementato nella classe Example, utilizza il protocollo transp, come protocollo per il livello di trasporto
- Il protocollo specificato (transp) verrà utilizzato ogni volta che si effettua una send() (modella latenza e perdita di messaggi)

EVENT DRIVEN PEERSIM

Spedizione di messaggi

Send(M, D, Mes, Prot)

M: Nodo Mittente

D: Nodo Destinatario

Mes: Messaggio

Prot: Il messaggio viene consegnato al protocollo P in esecuzione sul nodo

Ricezione di messaggi

- basata sulla definizione di message handler
- il protocollo che intende ricevere il messaggio deve definire un handler che si incarica di ricevere il messaggio e di elaborarlo
- simile agli event handler di JAVA (gestione di eventi generati dall'interfaccia,...)



GOSSIP BASED AVERAGE

Calcolo della media basato su tecniche di gossiping

- un valore intero V per ogni nodo della rete
- V inizializzato in modo casuale
- algoritmo eseguto da ogni nodo
 - scelta casuale di un vicino NB e scambio dei valori
 - aggiornamento del valore V con la media tra V ed il valore ricevuto dal vicino

La simulazione in Peersim richiede:

- la definizione di un protocollo schedulato periodicamente che contenga un metodo che implementi la scelta casuale di NB e l'invio di V ad NB
- la definizione di un handler che implementi:
 - la ricezione dei messaggi dai nodi vicini
 - · l'eventuale invio del proprio valore al nodo vicino
 - aggiornamento della media.



EVENT DRIVEN SIMULATION

Definizione del messaggio scambiato tra i nodi

```
class AverageMessage {
   final double value;
   public AverageMessage (double value, Node sender)
     {
     this.value = value;
     this.sender = sender
   }
}
```

- Definizione di una classe che implementi sia CDProtocol che EDProtocol
 - Schedulazione periodica della send
 - Definizione della nextcycle()
 - Definizione dell'handler associato alla ricezione dell'evento
 - Definizione della processevent()



60

GOSSIP BASED AVERAGE: EVENTI PERIODICI

public Class AverageED implements CDProtocol, EDProtocol

```
public AverageED {....}
public void nextCycle (Node node, int pid)
   { Linkable linkable = (Linkable) node.getProtocol
                            (FastConfig.getLinkable(pid));
   if (linkable.degree() > 0
      { Node peern = <scelta casuale di un nodo vicino>
      Transport t = (Transport)
             node.getProtocol(FastConfig.getTransport(pid))
      t.send(node, peern, new AverageMessage(value, node), pid)
```



GOSSIP BASED AVERAGE: MESSAGE HANDLER

public void processEvent (Node node, int pid, Object event) AverageMessage aem = (AverageMessage) event; // Questo metodo viene schedulato quando viene ricevuto un messaggio // sul nodo Node, diretto al protocollo pid // l'istruzione precedente equivale ad una receive if (aem.sender != null) Transport t = ((Transport))node.getProtocol(FastConfig.getTransport(pid))) t.send (node, aem.sender, newAverageMeassage(value, null), pid); value = (value + aem.value) / 2



GOSSIP BASED AVERAGE: MESSAGE HANDLER

- il metodo processEvent gestisce i messaggi ricevuti da un protocollo associato ad un nodo
- Mittente = null utilizzato per implementare lo scambio di valori
 - se mittante= null, non si invia una risposta, perchè il messaggio ricevuto è già un messaggio di risposta
 - la risposta viene inviata accedendo al servizio di trasporto
- ad ogni protocollo che utilizza l'invio di messaggi deve essere associato un protocollo di trasporto
- FastConfig.getTransport (pid)) restituisce un riferimento al protocollo di trasporto associato al protocollo pid
- L'associazione viene specificata nel file di configurazione



GOSSIP BASED AVERAGE: IL FILE DI CONFIGURAZIONE

Il file di configurazione dece contenere

- parametri globali: dimensione della rete, fine della simulazione,....
- definizione del protocollo che definisce l'overlay
- definizione dei protocolli di trasporto associati ai protocolli che utilizzano scambio di messaggi
- politica utilizzata per la schedulazione degli eventi periodici

•

01 # PEERSIM EVENT DRIVEN AGGREGATION
02 SIZE 10^3
03 network.size SIZE
04 random.seed 1234567890
05 simulation.endtime 10^6
06 network.node peersim.core.GeneralNode

Proprietà globali

- network.size dimensione della rete
- network.node classe che implementa l'oggetto nodo

La simulazione termina quando

- la coda degli eventi è vuota
- tutti gli eventi nella coda sono caratterizzati da un

time-stamp > simulation.endtime



```
07  #protocols
08  CYCLE 1000
09  protocol.avg AverageED
10  protocol.avg.linkable link
11  protocol.avg.step CYCLE
12  protocol.avg.transport tr
```

Proprietà dei protocolli

- al protocollo implementato nella classe AverageED viene assegnato il nome avg
- il protocollo utilizzato da avg per la gestione dell'overlay è link
- il protocollo utilizzato da avg per l'invio dei messaggi è tr
- il protocollo avg deve essere eseguito con frequenza CYCLE
- il protocollo tr deve essere opportunamente configurato (vedi pagina successiva)



```
13 MINDELAY 10

14 MAXDELAY 400

15 DROP 20

16 protocol.urt UniformRandomTransport

17 protocol.urt.mindelay (CYCLE*MINDELAY)/100

18 protocol.urt.maxdelay (CYCLE*MAXDELAY)/100

19 protocol.tr UnreliableTransport

20 protocol.tr.transport urt

21 protocol.tr drop DROP
```

Configurazione dei protocolli di trasporto

- si definisce il protocollo urt che assegna ai messaggi un valore casuale della latenza variabile tra mindelay e maxdelay
- si definisce un protocollo wrapper di urt, il protocollo tr, che aggiunge alle funzionalità di urt lo scarto di messaggi con probabilità DROP



- 21 init.sch CDSCheduler
- 22 init.sch.protocol avg
- 23 init.sch.randstart

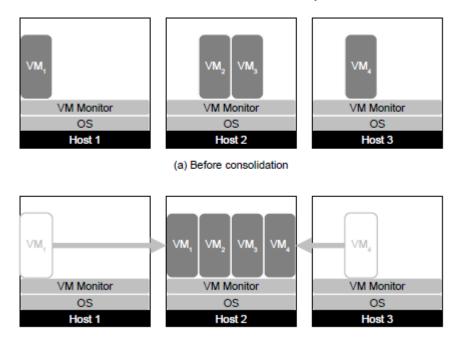
Definizione di uno schedulatore per gli eventi periodici

- Il protocollo avg implementa il metodo nextCycle e contiene quindi un evento che deve essere schedulato periodicamente
- Occorre definire un componente che effettui lo scheduling periodico del protocol
- Il componente scelto è uno schedulatore predefinito di Peersim: CDScheduler
- CDScheduler viene associato al protocollo avg
- La prima invocazione del protocollo nextCycle avviene in un istante di tempo casuale tra 0 e CYCLE
- Successivamente il metodo viene invocato ogni CYCLE time steps



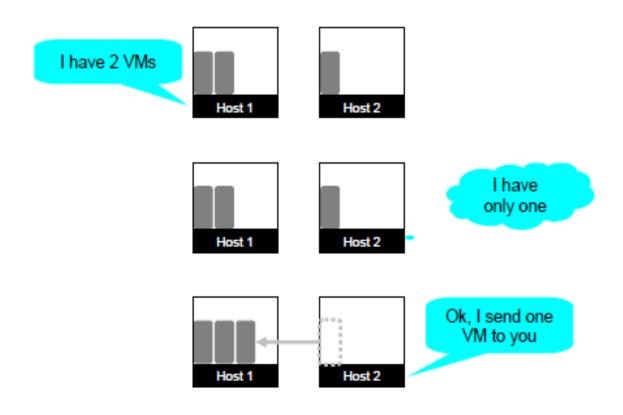
UN ESEMPIO DI SIMULAZIONE: VMAN

- Scopo del protocollo VMAN: ridurre il consumo di energia in architetture cloud
- idea:
 - migrazione di macchine virtuali da server poco carichi verso server più carichi
 - i server a cui non è associata alcuna VM possono essere messi in stand-by



UN ESEMPIO DI SIMULAZIONE: VMAN

Implementazione di VMAN mediante gossip



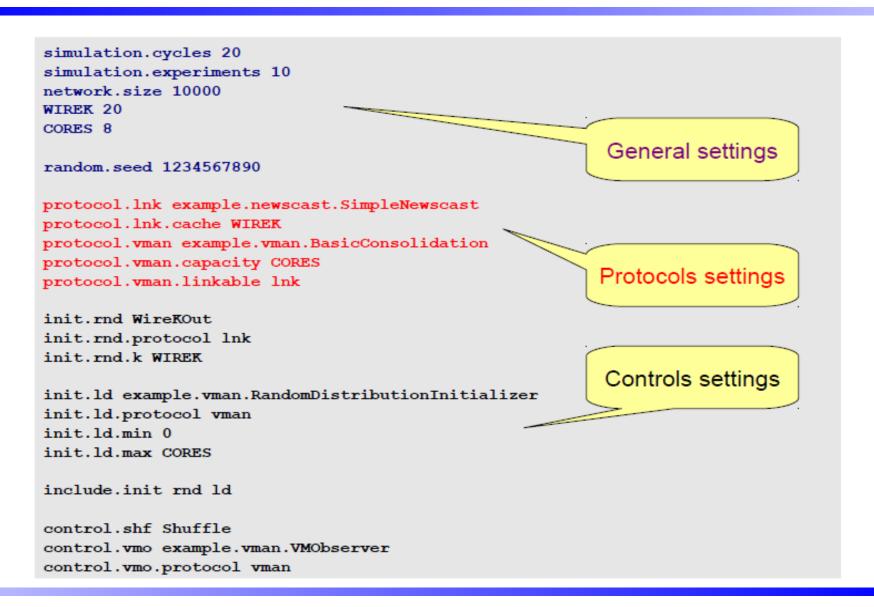
UN ESEMPIO DI SIMULAZIONE: VMAN

- Ogni nodo n

 memorizza nella variabile H

 il numero di virtual machines che sono in esecuzione su n
 - Tutti i nodi hanno capacità massima C
- Il nodo n_i seleziona in maniera random un nodo n_i
 - se H_i ≤ H_j allora il nodo n_i invia una VM al nodo n_j
 - se H_i > H_j allora riceve una VM dal nodo n_j

IL FILE DI CONFIGURAZIONE





PEER: INIZIALIZZAZIONE DELLO STATO

```
public class RandomDistributionInitializer implements Control,NodeInitializer
    // ... constants and local variables omitted ...
    /**
     * This class provides a simple random distribution in a bounded
     * interval defined by parameters {@link #PAR MIN} and {@link #PAR MAX}.
     */
    public boolean execute() {
        int tmp;
        for (int i = 0; i < Network.size(); ++i) {
            initialize ( Network.get(i) );
        return false;
    /**
     * Initialize a single node by allocating a random number of virtual
     * machines, defined by parameters {@link #PAR MIN} and {@link #PAR MAX}.
     */
    public void initialize (Node n) {
        int tmp = min + CommonState.r.nextInt( max-min+1 );
        assert ( tmp >= min );
        assert ( tmp <= max );
        ((SingleValue) n.getProtocol(protocolID)).setValue(tmp);
```

All'inizio ad ogni nodo vengono attribuite un numero casuale di VM



BASICCONSOLIDATION: IL PROTOCOLLO DI GOSSIP

```
public class BasicConsolidation extends SingleValueHolder implements CDProtocol
    100
     * Node capacity. The capacity is the maximum number of
     * Virtual Machines that a node can host. Defaults to 1.
     * @confia
    protected static final String PAR CAPACITY = "capacity";
    /** Capacity. Obtained from config property {@link #PAR CAPACITY}. */
   private final int capacity value;
    /**
     * Standard constructor that reads the configuration parameters. Invoked by
     * the simulation engine.
     * @param prefix
                  the configuration prefix for this class.
     */
    public BasicConsolidation(String prefix) {
        super (prefix) ;
        // get capacity value from the config file. Default 1.
        capacity value = (Configuration.getInt(prefix+"."+PAR CAPACITY, 1));
```



BASICCONSOLIDATION: IL PROTOCOLLO DI GOSSIP

```
/**
 * Using an underlying {@link Linkable} protocol
 * performs a consolidation step with all neighbors of the node
 * passed as parameter.
 * @param node
              the node on which this component is run.
 * @param protocolID
              the id of this protocol in the protocol array.
 */
public void nextCycle(Node node, int protocolID) {
    int linkableID = FastConfig.getLinkable(protocolID);
    Linkable linkable = (Linkable) node.getProtocol(linkableID);
    for (int i = 0; i < linkable.degree(); ++i) {
        Node peer = linkable.getNeighbor(i);
        // The selected peer could be inactive
        if (!peer.isUp())
            continue;
 BasicConsolidation n = (BasicConsolidation) peer.getProtocol(protocolID);
        doTransfer(n);
```



BASICCONSOLIDATION: IL PROTOCOLLO DI GOSSIP

```
* Performs the actual consolidation selecting to make a PUSH or PULL
 * approach. The idea is to send the maximum number of VMs from
 * the node with fewer VMs to the other one.
 * @param neighbor
              the selected node to talk with.
protected void doTransfer(BasicConsolidation neighbor) {
    int a1 = (int)this.value;
    int a2 = (int)neighbor.value;
    if (a1 == 0 || a2 == 0 ) return;
    int al avail = capacity value - al;
    int a2 avail = neighbor.capacity value - a2;
    int trans = Math.min(Math.min(a1,a2),
                          Math.min(a1 avail, a2 avail) );
    if (a1 <= a2) {
       // PUSH
       a1 -= trans;
       a2 += trans:
    } else {
        // PULL
      a1 += trans;
       a2 -= trans;
    assert( a1 >= 0 && a1 <= capacity value );
    assert( a2 >= 0 && a1 <= capacity value );
    this.value = (float)a1;
    neighbor.value = (float)a2;
```

VIRTUAL MACHINE OBSERVER

- Si implementa un controllo che permette di stampare ad ogni ciclo il numero di server che possiedono esattamente k VM
- Il controllo
 - implementa l'interfaccia Control
 - eseguito periodicamente

VIRTUAL MACHINE OBSERVER

```
public class VMObserver implements Control {
    private static final String PAR PROT = "protocol";
    private final String name;
    private final int pid;
    public VMObserver (String name) {
        this.name = name;
        pid = Configuration.getPid(name + "." + PAR PROT);
    public boolean execute() {
        IncrementalFreq freqs = new IncrementalFreq();
        long time = peersim.core.CommonState.getTime();
        int capacity = 0;
        for (int i = 0; i < Network.size(); i++) {
            BasicConsolidation protocol = (BasicConsolidation)
Network.get(i).getProtocol(pid);
            capacity = protocol.getCapacity();
            freqs.add((int)protocol.getValue());
        System.out.print(name + ": " + time);
        for (int j=0; j<=capacity; ++j )
            System.out.print(" " + freqs.qetFreq(j));
        System.out.println();
        return false;
```



PEERSIM: DOCUMENTAZIONE

PeerSim Web Page http://peersim.sf.net/

Class documentation

http://peersim.sourceforge.net/doc/index.html

Tutorial for the Cycle-based engine
 http://peersim.sourceforge.net/tutorial1/tutorial1.pdf